METHOD FOR INSPECTING ON-VEHICLE CONTROL UNIT

Patent number:

JP2001202129

Publication date:

2001-07-27

Inventor:

NAKAYAMA KIYONARI; KAMIYA KENJI

Applicant:

DENSO CORP

Classification:

- international:

G05B23/02; F02D45/00; G06F11/10; G06F12/16

- european:

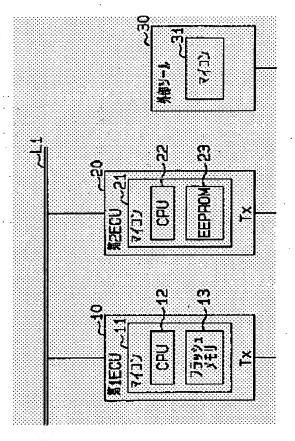
Application number: JP20000012802 20000121

Priority number(s):

Abstract of JP2001202129

PROBLEM TO BE SOLVED: To correctly inspect an onvehicle control unit and to prevent the unit from being illegally modified.

SOLUTION: First and second ECUs 10, 20 are mutually connected so as to be communicated with each other through a multiplex communication line L1 and an external tool 30 is connected to respective ECUs 10, 20 through a serial communication line L2. In the decision of (inspecting) the corresponding/ falseness of the 1st ECU 10, the external tool 30 sends transmission data including a sum value calculation command to respective ECUs 10, 20 through the line L2. The 1st ECU 10 receives the sum value calculation command, calculates the sum value of data stored in a flash memory 13 and transmits the sum value to the 2nd ECU 20 through the line L1. The 2nd ECU 20 compares and decides the received sum value with a true sum value and transmits the decided result to the tool 30 through the line L2. Whether the 1st ECU 10 is a normal ECU or a false ECU is decided on the basis of the decision result.



THIS PAGE BLANK (USPTO)

(Y) 報 4 盐 华 噩 4 3

(11) 特許出亞公司教中

							٠	
202129 2129A)	平成13年7月27日(2001.7.27)	1-1-(94)	3D026	36084	5B001	5B018	5H223	四公司下班人
待開2001-202129 (P2001-202129A)	4成13年7月2	4	302K	376F	310B	320B	665P	(全9月)
禁っ								10
	(43)公開日		23/03	45/00	11/10	12/16	20/91	記念母の役1
			G 0 5 B	F 0 2D	G06F		BGOR	Š
	1	FI	9	F O	ខ		B 6	本四次
								CHECK
		门则阳争	302	376	310	320	999	
	•		20/02	45/00	11/10	12/18	16/02	

G06F G0 8B F 0 2D

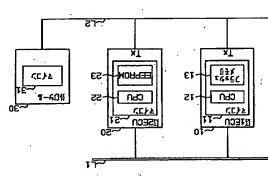
(51) Into

/ B60R

42 F H (12)	the same of the sa		-	
	(40.0000-12802 P2000-12802)	(71) HEAL 000004260	000004250	
			存其会社デンシー	
(22) 出口田	平成12年1月21日(2000.1.21)		30年10年10年8日4月1日10年	
		(72) 與明治	中心 强性	
			公如以对各市昭和以17目1卷始 株式会	群都
			カルソンー式	
•		(72) 宏明治	岩	
			公包以为各市图符可1丁目1 根地	称和
			対アンシー内	
		(70年五人	74) 代私人 100068755	
			弁理士 風田 協宜 (外1名)	
			が高い	四位阿丁拉人

は公置ロコニットの行動力和 (3) 国際の名称 【図図】 中協街均ユニットを圧しく検査し、ひいては不 正改造の防止を図る。

0, 20に送信する。第1日CU10では、サム値算 値を口出し、その後、そのサム値を多量過信機と1を介 出指令を受けてフラッシュメモリ13内のデータのサム 枯果をシリアル適回億1.2を介して外部ツール30に送 【俘決手段】第1及び第2mCU10,20は多国通信 貸し1を介して相互に通信可能に接続され、外部ツール 回する。この判定結果により、第1.BCU10が正規B 30はシリアル辺信億12を介して各臣CU10,20 に限し、外部ツール30では先ず、サム値の算出指令を 合わ送付データをシリアル通信機1.2を介して各BCU 受信したサム値と耳のサム伍とを比攻判定し、その判定 に接続されている。第1mCU10の正偽判定(被查) して第28CU20に送信する。第28CU20では、 CUをGBCUかが担座される。



請求項1】チェックサムの対象となるメモリを協える 第1の制御ユニットと、それとは別の第2の制御ユニッ トとを偉え、前記第1の街海ユニットのメモリについて データのサム値を求め、数サム値により当数第1の制剤 ユニットを検査する単段制御ユニットの検査方法におい 特許部次の範囲

サム値の算出指令を外部シールから第1の制御ユニット へ送信する第1のステップと、

第1の短節ユニット内のメモリのサム値を存出し、数算 出したサム値を第2の制御ユニットに送信する第2のス

アップグ

第2の制御ユニットにおいて受信したサム値を予め用窓 された真のサム値と比較し、その比較判定の結果から第 の制御ユニットを検査する第3のステップと、

が記検査結果を外部ツールに送信する第4のステップ

Pらなることを特徴とする単位問題ユニットの検査方

「節枚項2】第1の制御ユニット内のメモリは、昭気的 に督き換え可能な不抑発性メモリである請求項1に記載 の単裁制御ユニットの検査方法。 「請求項3】前記第2のステップでは、外部ツールが接 rる前次項1又は2に配載の車数制御ユニットの被査方 の制御ユニットから第2の制御ユニットへサム値を送回 **究される通信線とは異なる別の通信経路を用いて、第1**

所定の応答符ち時間以内に受信した受信データを無効と - る音を見1~3の向れかに記取の単微制御ユニットの 「請求項4】外部ツールは、サム値算出指令の送間後、

「耐水項5】 第2の制御ユニットは、外部ツールがサム 1算出指令を送信した後、所定の制限時間以内に第1の の勧倒ユニットが不正である目のコード情報を自身の不 1発性メモリに容き込む請求項1~3の何れかに記憶の 5節ユニットからサム値が送信されない場合、当数第1 自戦制御ユニットの検査方法。

された状態で、第1の制御ユニットから外部ツールへの ニータ送信が行われる場合、第2の制御ユニットは、第 間水項8】第1の制御ユニットが不正である旨が判定 の制御ユニットと外部ツールとを枯る通信線にグミー データを送出する請求項1~3の何れかに配数の申数制 ユニットの検査方法。

語次項7】 請求項8 に記載の車敬制御ユニットの検査 流において、

ノベル又はローレベルに保持することでダミーデータを 32の街筒コニットは、データの送信ボートを問題ハイ 送出する単数制御ユニットの検査方法。 (発明の詳細な説明)

[000]

3

発明の反する技術分野】本発明は、車殻制御ユニット の検査方法に関するものである。

【従来の技術】この陶の従来技術として、特関平11-

タ魯を換えが実施される。また、この鼓配は、制御メモ りが記憶するソフトウエア (制御プログラム) が正しい 閏」がある。同公報の抜殴は、外部ツールにより慰気的 に消去及び音き込み可能な制御メモリ(フラッシュメモ リ)を搭載したECU(単載刨御ユニット)を協え、留 き換え許可された時にのみ前記制御メモリに対するゲー 132097号公報の「中両制御用メモリ費を換え较 ことを検査するものであり、その特徴として、

ECUで算出したサム値とを共に扱示し、それらを比較 ・上記サム値の比較は外部ツールの内部で行い、その結 ・予め記憶しておいた制御メモリのサム値(真値)と、 することで正偽判定を行う。

・イグニッションキースイッチのOFFからONへの切 象後にサム値の計算を行う。といった処理を実行する。 果(正偽)のみを返信する。 [0003]

は、BCUで計算したサム値を外部ツールに対してその データをモニタすることにより、BCUにより算出した まま送信する。そのため、BCUと外部ツールとの通信 **【発明が解決しようとする課題】上配公報の従来技術で 吊しいサム値を容易に知り得ることができる。**

に同じ)が返答されたと認識し、正しいBCUであると アを笛き換えなければ変化しないものであるため、外部 ても容易に正規BCUとしてなりすますことが可能とな た偽ECUであっても、外部ツールは正しいサム値(存 【0004】また、飽御メモリのサム値は、ソフトウエ チェッカに対して正しいサム値を常に送信するような不 正なプログラムを不正改造者が作成し、それをECUに ある。すなわち、モニタしたサム値を返答する偽プログ ラムを不正改造者が作成することにより、不正改造され 国み込めば、正規のサム値算出アルゴリズムを知らな 5。これは、ECU倒で正偽判定を行う構成でも同様

【0005】本発明は、上記問題に着目してなされたも **かできる草糖樹御ユニットの物西方法を提供することで** のであって、その目的とするところは、中戯慰御ユニッ トを正しく検査し、ひいては不正改造の防止を図ること 哲断してしまう。

[0000]

アップ、(2)粧1の制御ユニット内のメモリのサム値 を貸出し、数貸出したサム値を第2の制御ユニットに送 **習する第2のステップ、(3) 第2の制御ユニットにお** いて受償したサム値を予め用怠された真のサム値と比較 【親題を解決するための手段】請求項1に記載の単数制 外部シールから第1の制御ユニットへ送信する第1のス 卸ユニットの複叠方法では、(1)サム値の算出指令を

3

【0007】上記売明は特に、フラッシュメモリ等、電気的に番き換え可能な不輝兇性メモリにて第1の影響コニット内のメモリが構成される場合に有効である(請求項2)。

【0008】請求項3に配載の免明では、前記第2のステップにおいて、外部ツールが接続される通信線とは異なる別の通信経路を用いて、第1の制御ユニットから第2の制御ユニットへサム値を送信する。本発明によれば、第1の制御ユニットから発信されるサム値の算出結果が外部ツールで受信されることがないので、外部ツール側で本来必要でないデータが受信され、それが原因で処理が混乱するといった不都合が回避される。

【0009】請求項4に配載の発明では、外部ツールは、大格電子出指令の送信後、所定の応答符ち時間以内に受信が支信データを無効とする。つまり、外部ツールがサム値算出指令を送信すると、当該外部ツールは本来、上記簿2一第4の各ステップが実施される処理時間を経た後、サム値算出指令に応告するデータを受信する。こうした実代にも拘むらず、サム値算出指令の後、直ぐに外部ツールがデータを受信した場合、影響ユニットが不正改造された可能性が高い。それは、規定に満たない時間で受信したデータを無効化すると共に、影響ユニットが不正改造された可能性が高い。それは、規定に満たない時間で受信したデータを無効化すると共に、影響ユニットが不正改造された可能性が高い。それは、規定に満たない時間で受信したデータを無効化すると共に、影響ユニットが不正改造された旨を判断する。

【0010】 翻求項5に記載の発明では、第2の制御ユニットは、外部ツールがサム値算出指令を送信した後、所定の制限時間以内に第1の制御ユニットからサム値が送信されない場合、当認第1の制御ユニットが不正である旨のコード情報を自身(第2の制御ユニットが入って海発性メモリに香き込む。かかる場合にも、制御ユニットウイ正改造されたことが判定でき、更にその旨を不輝発性メモリに格付することにより、後々の異常診断に役とてることができる。なお、不母発性メモリに寄き込まな、た年発性メモリに寄き込まな、スポッールで送信されれば良い。

10011)ところで、第2の原御ユニットにより第100周知ユニットを検査し、その結果を外部ソールに送信する上記構成では、第1の原御ユニットが不正改造されていても、不正改造された当の原御ユニットが自身を正規区CUであるとする偽データを送信すると、外部ツー

ルは不正改造された粉御ユニットを正規なものと誤って判断するおそれがある。

【0012】そこで、請求項6に配載の免別では、第1の粉御ユニットが不正である自が判定された状態で、第1の影御ユニットから外郷ツールへのデータ送間が行われる場合、第2の影御ユニットは、第1の影御ユニットと外部ツールとを結ぶ通信総にグミーデータを送出する。これにより、不正改造された影御ユニットから外部ツールへ向けて像データが送出したとしても、グミーデータで前記像データが破壊(無効化)される。従って、不正改造された影御ユニットを外部ツールが正規なものと判断するといった不都合が緊拍される。

【0013】特に、韓求属了に記録したように、第2の 慰御ユニットは、データの送信ポートを躊躇ノイレベル 又はローレベルに保持することでダミーデータを送出す ると良く、これにより簡易構成での実現が可能となる。 【0014】

【免明の実施の形態】(第1の実施の形態)この免明を具体化した本実施の形態では、エンジン樹類等を可るECUにて車範制御ユニットを構成しており、このECUに対して外郷ツールを接続し、当版ECUの検査やデータの交換等を行うこととしている。以下、その詳細を図面に従って説明する。

【0015】図1は、動御システムの振路構成を示すプロック図である。本システムでは、第10船御ユニットとしてしての第1至CU10と、第2の制御ユニットとしての第2至CU20とを備える。これら第1及び第2至CU10は、金の世間は10~C村互に通信可能に接続されている。第1至CU10は、金均型的制御を受け持つ至今点火時期制御等、エンジンの主要な制御を受け持つ至CUであり、その外部のマインと1は、各種制御の中枢をなすCPU12、電気的に消去及び告き込み可能なフィッシュメモリ13、その他図示しないRAMや入出力回路等を備える。

【0016】また、第2区CU20は、エアバッグ病館やABS制御等、補助的な制御を受け持つ区CUであり、その内部のマイコン21は、各種制御の中枢をなすCPU22、電源透所時にも記憶内容を保持する区EPROM23、その他図示しないRAMや入出力回路等を備える。

【0017】外部ツール30も同様に、CPU、メモリ、入出力回路等からなる周知のマイコン31を備える。この外部ツール30は、第1BCU10の正偽判定をの検査や、同居CU10内のフラッシュメモリ13のデータ音を換えに際し、シリアル通信は1を介して第1及び第2BCU10、20に接続される。これにより、第1及び第2BCU10、20と外部ツール30との間でシリアル通信によるデータのやり取りが行われる。

【0018】第1BCU10の正偽判定 (検査)の概要

を、図2を用いて説明する。かかる場合、フラッシュメモリ13内のデータのサム値と既知の正しいサム値とが 出別され、両者が一致すれば、第1ECU10が正規なものであると判断される。なお図2では、処理順序を表すため、(1)~(5)の連続番号を付している。

[0019] 先ず始めに、サム値の算出指令を含む送信データをシリアル通信線L2を介して外部ツール30から各ECU10,20に送信する(図の(1))。第1 ECU10 個では、サム値算出指令を受けてフラッシュメモリ13内のデータのサム値X5 umを算出し(図の(2))、その後、そのサム値X5 umを多重通信線L1を介して、すなわち外部ツール30が接続されるシリアル通信線L2とは異なる別の通信経路を介して、第2 ECU20に送信する(図の(3))。

【0020】第2ECU20では、受信したサム値Xsumと、予め登録されている真のサム値Xrefを出 教判だし、その判定結果をシリアル通信禁L2を介して 外部ツール30に送信する(図の(4),(5))。 また、この第2ECU20では、サム値不一数の場合に第 1.ECU10が不正改造されたことを意味するダイアグ コードを記憶する。

【0021】そして、前記判定結果がサム値の一数(Xsum=Xref)を表すものであれば、外部ツール30において第1区CU10が正規区CUであると判断し、前記判定結果がサム値の不一数(Xsum≠Xref)を表すものであれば、外部ツール30において第1区CU10が偽区CUであると判断する。

【0022】以下には、外部ツール30による第1ECU10の正偽判定に際し、各ECU10,20及び外部ツール30内の各マイコン11,21,31により実施される処理の流れを図3及び図4のフローチャートに使い説明する。始めに、外部ツール30の処理の流れを図3のフローチャートで説明する。

[0.0.2.3] 例えば磐里工場等において作業者が外部ツール30を操作することで図3の処理がスタートし、先ずステップ101では、コマンド送信処理によりサム信算出指令を各民CU10,20に送信する。また、ステップ102ではタイマセットを行う。このステップ101、102が通信約処理に相当する。

れている真のサム値Xrefを取り出し、続くステップ

304では、サム値Xsum (生データ) と真のサム値

【0024】その後、この外部ツール30では、コマンド送信に対する第2区でU20からの受債確認を行う。 すなわち、タイムアウトしていないごとを条件に(ステップ103がNO)、ステップ104では、前記ステップ101のママンド送信に対する応答を第2区でU20から受債したか百かも判別する。

【0025】応答が無いままタイムアウトした場合(ステップ103がYES)、そのままステップ107に流む。ステップ107では、通信契常に関するダイアグコードを取り出し、その後、ECU異常の旨を判断する。なお、ステップ103がYESの場合、ステップ101

に戻り、コマンド送信を再度実施しても良い。この場合、コマンド再送信の回数を予め制限しておき、例えば タイムアウトが3回繰り返されると、通信異常であると 判断してステップ107に速む構成としても良い。 [0026] コマンド送信に対する店客を第2ECU20から受信すると、ステップ105に進み、その受信データ内に含まれるサム値の判定結果を取り出す。そして、その判定結果がサム値一数に数当するものであれば、ステップ106を背定判別し、BCU正常である旨を判断する。また、前記判定結果がサム値不一致に数当するものであれば、ステップ107でダイアグコードを取り出し、その後、ECップ107でダイアグコードを取り出し、その後、EC

[0027]次に、第1及び第2及CU10, 20の処理の流れを図4のフローチャートに従い説明する。ここで、図4(a)は第1及CU回10の処理を示し、図4(b)は第2及CU20回の処理を示す。先ず、図4(a)に従い、第1及CU10回の処理の流れを説明す

U異常の旨を判断する。

る。 【0028】第1BCU10内のマイコン11は、先ず ステップ201において、外部ツール30よりコマンド を受信したか否かを判別し、YBSであればステップ2

Xsum=ΣData(i)

により、サム値Xsumを算出する。すなわち、フラッシュメモリ13内の規定されたアドレス領域についてアドレス1のデータを全て加算し、その和をサム値Xsumとする。その後、ステップ203では、前記算出したサム値Xsumを多重通信貸上1を介して第2ECU20に送信し、本処理を一旦終了する。

【0029】一方、第2ECU20内のマイコン21 は、図4(b)のステップ301において、第1ECU10よりサム値Xsumを含むデータを受信したか否かを判別し、YESであればステップ302に進み、受信データからサム値Xsum(生データ)を取り出す。
【0030】その後、ステップ303では、予め登録さ

X refとを比較する。
【0031】両サム値が一致すれば、そのままステップ
【0031】両サム値が一致すれば、そのままステップ
第06に進み、サム値の比較結果をシリアル速度は12
を介して外部ツール30に対して送信する。この場合、 前記図3の処理では、区CU正常である旨が判断され

【0032】また、両サム値が不一致であれば、ステップ305で第1ECU10が不正改造されたことを意味するダイアグコードをEEPROM23に登録した後、ステップ305でサム値の比較結果をシリアル通信線L2を介して外部ツール30に対して送信する。この場合、外部ツール30による前記図3の処理では、EEP

9

ROM23に登録したダイアグコードが取り出されると

のステップ」に、図4(b)のステップ306の処理が (8) のステップ202, 203の処理が「第2のステ »ブ」に、図4 (b) のステップ304の処理が「第3 【0033】なお本実橋の形態では、図3のステップ) 01の処理が本発明の「第1のステップ」に、図4

「類4のステップ」に、それぞれ数当する。

に示す効果が得られる。つまり、上配BCUの検査方法 牧造され、フラッシュメモリ18の正しいサム値(算出 したサム位X8um)を外部ツール30億に返信できる も、第2mCU20の改造又は屋換を併せて実施しなけ hば、偽のECUが正規のECUとしてなりすますこと [0035] また、外部ツール30が接続されるシリア を用いて、第1BCU10から第2BCU20へサ ム値Xsumを送信するので、サム値Xsumが外部ツ 【0034】以上辞述した本実施の形態によれば、以下 こよれば、仮に第1BCU10 (正規のBCU) が不正 ような不正なプログラムがBCUに組み込まれたとして bできない。その結果、第1BCU10を正しく検査 ル通信棋し 2 とは異なる別の通信経路(多田通信棋工 ひいては不正故途の防止を図ることができる。

[0038] (第2の実施の形態) 次に、本発明におけ 5第2の英簡の形態を耽明する。 但し、本実施の形態で は、上述した第1の実施の形態と同等であるものは説明 を簡略化し、第1の契徳の形態との相違点を中心に説明 で処理が混乱するといった不都合が回避される。

なわち、図5に示すように、第1mCU10 (正規匠C U)の代わりに偽ECU40が組み込まれた場合、偽E ECUが正規ECUになりすますことが考えられる。す [0037] 上記第1の東施の形容では、第2 B C U 2 0 でサム値の比較判定が行われ、その判定結果のみがツ リアル通信線し2を介して外部ツール30に送信される ため、この第2mCU20の代わりに正規BCUである との偽データをシリアル通图線1.2に流すことで、偽の CU40自身が「正規BCU」である旨の偽データをツ と、外部ツール30は偽BCU40が正規なものである リアル通信線し2を介して外部ツール30に送信する と説判定するおそれがある。

ータを送出し、偽ECひか「正規ECU」である旨の偽 20並びに外部ツール30による監視機能について、詳 に、第2BCU20よりシリアル通信模L2にダミーデ データが通信されることを妨害する。以下、第2BCU は、第1ECU10が不正である旨が判定された場合 【0038】そこで、その対策として本政権の形態を

【0039】本製瓶の形態において、外部ツール30

5. なお、第1ECU10の処理は前記図4(a)をそ 前配図3の処理に代えて図6の処理を実施し、第2 BCU20は、前記図4 (b)の処理に代えて図7の処 異を実施する。 但し、 各図において変更の無い処理は同 **じステップ数を付すと共に、国複する説明を簡素化す** のまま流用するため、図示及び説明は省略する。

ブ101,102で通信前処理を行い、その後、ステッ 送屑に対する応答を第2BCU20から正常に受信する [0040] 図6において、外部ツール30は、ステッ **ア103,104で第2BCU20かちの受団確認を行** う。このとき、タイムアウトしておらず且つ、コマンド と、ステップ401に進む。

否かを判別する。この応答待ち時間T1は、コマンド送 間の後、各BCU10,20で行われる処理の所要時間 【0041】ステップ401では、コマンド送信(サム 位算出指令)から所定の応答待ち時間T1 が経過したか を考慮して設定される時間であり、本来は応答データを 受信する色のない時間である。但し、このT1は勿論、 受債タイムアウトを判定する時間よりも短い時間であ

の判定結果により、第18CU10が正常か異常かを判 [0042] データを正常に受信した時に所定の応答符 105に進む。そして、受信データ内に含まれるサム値 5時間T1が経過していれば、第2mCU20からの受 間データが正規データであるとみなし、後続のステップ 断する (ステップ105~107)。

> -ル30で受信されることはない。それ故、外部ツール 30個で本来必要でないデータが受信され、それが原因

亀み、ダイアグコードの取り出し、第1mCU10の異 0043】また、応答待ち時間エ1前にデータ受信し データを無効とする。そして、直々にステップ107に と場合は、受団データが偽データであるとみなして当認 作判定を行う。

間T1を待たずに直ぐに外部ツール3.0がデータを受信 【0044】つまり、サム値算出指令の後、応答待ち時 した場合、第1BCU10が不正改造された可能性が高 いと含える。それ故、規定に潜たない時間で受信したデ ータを無効化する。

ステップ501からステップ502に進み、タイマセッ [0045] 一方、図7において、第2区CU2.0は、 外部ツール30からのコマンド受信の旨を判別すると、

03がNO)、スアップ504では、外街ツール30か らのコマンド沿廊(サム値算出指令)に応答して第1日 定の制限時間T2以内であることを条件に(ステップ5 【0046】その後、コマンド受信からの経過時間が所 CUIOからサム値を受債したか否かを判別する。

【0047】こうした受信確認の処理において、第1日 CU10からサム値を受信できないまま、コマンド受信 からの経過時間が制限時間T2を超える場合(ステップ 503がYES)、ステップ508に進み、異常ダイア ゲコードをEEPROM23に登録する。 すなわちこの

改造が行われたことを意味するダイアグコードを第2日 場合、第1mCU10が偽BCUであるとみなし、不正 CU20内のBEPROM23に留き込む。

れら両サム笛を比較する。そして、両サム値が一致すれ 登録済みの真のサム値Xァョfとを取り出すと共に、そ は、ステップ511に進み、サム値の比較結果(この場 合は正常判定の結果)を外部ツール30に対して送信す 【0048】また、制風時間T2以内にサム値を受信す ると、後肢のステップ505に進む。ステップ505~ 507では、受団データに含まれるサム値Xsumと、

は、所定の受信有効時間下3(ステップ510がYES) 【0049】また、両サム値が不一致であれば、ステッ **ブ508で異常ダイアグコードをEEPROM23に登** の期間)内においてBCU異常時における通信線モニタ 5型を実施する。なお、受虐有効時間T3とは、外部ツ **ール30が受信データを有効とする時間であって、シリ** アル通信線1.2上の偽データを、外部ツール30が正規 最した後、ステップ509に進む。ステップ509で データとしてとり違える可能性がある時間帯に該当す

2をモニタし、第1ECU10から外部ツール30に対 トT×を管理にイフベル又はローフベルに保持すること [0050] 通信線モニタ処理に際し、第2BCU20 して送信されるコマンドがあるかどうかを判別する(ス 602)。なお、簡易構成を実現する上では、送留ボー 送信ポートT×からダミーデータを出力する(ステップ **は図8の処理を実施する。すなわち、シリアル通信袋I** ア、シリアル通信様1.2上のコマンドを無効化すくく、 テップ601)。そして、コマンド送信が確認される でグミーデータを送出すると良い。

【0051】通信線モニタ処理を丁3期間内で継続した 後、ステップ511では、サム値の比較結果(この場合 は異常判定の結果)を外部ツール30に対して送信し、 その後本処理を一旦終了する。

まり、第1ECU10が偽ECUに置換され、その偽E 1ることとなる。これにより、偽ECUが正規ECUで 【0052】 ここで、通信機モニタ処理について、図9 のタイムチャートを参照してより具体的に説明する。つ CUの送信ボートTxから図示のような偽データが送信 される場合、第2ECU20は、自身の送信ボートT× を簡単ローレベルに保持する。この場合、外部シール3 兇生であると判定され、結果的に受信データが無効化さ 【0053】なお本実施の形態では、上記第1の実施の 0では、シリアル通信線1.2を介して受信されるデータ に関し、ストップピットを検出できないことからエラー ちるようになりすますことが防止できる。

の実施の形態における効果に加え、以下の特徴的な効果 [0054]以上第2の実施の形態によれば、上記第1

(イ) 外部ツール30は、サム値算出指令の送信後、所 定の応答符ち時間T」以内に受債した受債データを無効 とするでで、類1ECU10が不正改造された旨が好適

場合、第2足CU20は第1五CU10が不正改造され たとみなし、その旨のダイアグコードをEEPROM2 ドを取り出すことにより、後々の異常診断に役立てるこ 【0055】(ロ)サム値算出指令の後、所定の制限時 **間T2以内に第1ECU10からサム値が送信されない** また、外部ツール30からの要求に応じてダイアグコー 3に告き込むので、異常判定の履歴が記憶保持できる。

[0056] (ハ) 第1ECU10が不正改溢された断 が判定された状態で、第1ECU10から外部シール3 リアル通信模し 2 にダミーデータを送出するので、不正 が送出したとしても、ダミーデータで前記為データが殴 **様 (無効化) される。 従って、 不正改造された B C U を** 外部ツール30が正規なものと買って判断するといった 0へのデータ送信が行われる場合、第2mCU20はツ **改造されたBCUから外部ツール30へ向けて偽データ** 下都合が解消される。

[0057] なお本発明は、上記以外に次の形態にて具 **構成は任意で良い。要は、少なくとも2つのBCU (間** 体化できる。上記各東施の形態では、第1の制御ユニッ トとした、核対政党を留や点人形弦影的称、エンジンの 主要な制御を受け持つ第1mCU10を設け、第2の制 即ユニットとして、エアバッグ配倒やABS配御等、袖 **動的な制御を受け持つ第2ECU20を設けたが、その 卸ユニット)を備え、検査対象ではない方のECUによ** りサム値の比較判定を行う構成であれば良い。

ても良い。要は、サム値算出指令及びサム値比較結果が 【0058】上記各実施の形態では、第1及び第2EC ひ10,20を多田通信線L1で接続すると共に、外部 ツール30と各ECU10,20とをシリアル通信模L 2で協税したが、この通信システムの構成を適宜変更し 外部ツール30で送受信される通信結路と、サム値の算 出結果が送信される通信経路とが別々に設けられる構成

【図画の簡単な説明】 であればよい。

【図1】 免母の実施の形態における慰留システムの辞略 常成を示すプロック図。

【図3】 外的シールの処理の流れを示すフローチャー 【図2】 ECUの正偽判定の様子を示す説明図。

【図4】第1mCU及び第2mCUの処理の流れを示す

【図5】第2の実施の形態の説明のための概略図。

「第3のステップ」に、図7のステップ511の処理が

「第4のステップ」に、それぞれ該当する。

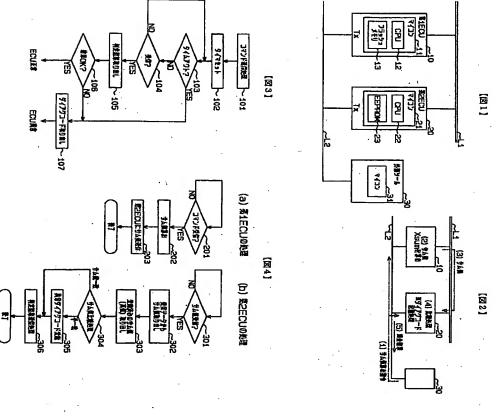
形態との違いとして、図7のステップ507の処理が

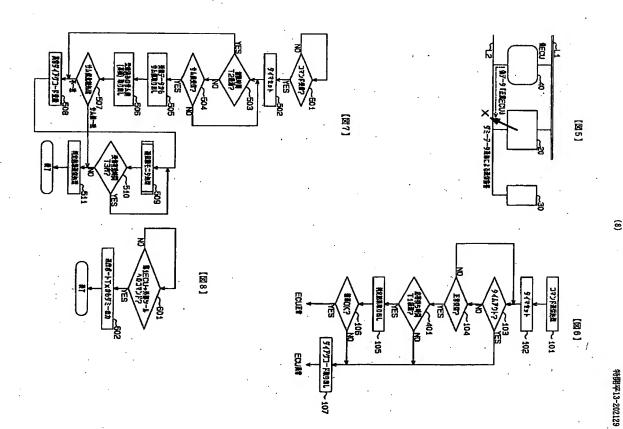


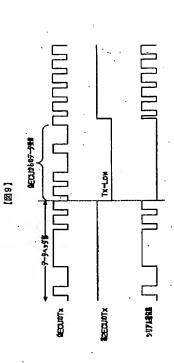
8

【図6】第2の実施の形態において外部ツールの処理の 流れを示すフローチャート。 【図8】通信線モニタ処理を示すフローチャート。 【図9】通信線モニタ処理の動作を説明するためのタイ 流れを示すフローチャート。 【図7】第2の実施の形態において第2ECUの処理の

10…第1の制御ユニットとしての第1ECU、11… マイコン、12…CPU、13…フラッシュメモリ、2 部ツール、L1…多重通信線、L2…シリアル通信線。 イコン、22…CPU、23…EEPROM、30…外 0…第2の制御ユニットとしての第2至CU、21…マ 【符号の説明】







レロントスーツの税率

裁別配号 (51)Int.cl.7 B 6 0 S 5/00

FI B60S 5/00

F ターム(参考) 3DO26 BA22 BA28 3GO84 BAGO DA32 EB08 EB22 5BO01 AA14 AB01 AC01 AD03 AB01 5B018 GA03 GA06 GA10 BA13 BA31 JA26 KA12 RA06 BA11 BA12 5EC23 AA10 CC08 DD03 EB11 EB19 9A001 BB03 EE34 JJ77 LL06

THIS PAGE BLANK (USPTO)